T 11:

ATENT COOPERATION TREATY

Translation

PCT

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

 \leq

(PCT Article 36 and Rule 70)

Applicant's or agent's file reference		See Notific	cation of Transmittal of International			
GR 97 P 1472 P	FOR FURTHER A		Examination Report (Form PCT/IPEA/416)			
International application No.	_	International filing date (day/month/year) Priority date (day/month/year)				
PCT/DE98/00563	25 February 19		14 April 1997 (14.04.1997)			
International Patent Classification (IPC) or na H04L 9/32	ational classification ar	id IPC				
Applicant						
	IEMENS AKTIEN	NGESELLSCHAFT	Γ			
This international preliminary exar Authority and is transmitted to the appropriate			International Preliminary Examining			
2. This REPORT consists of a total of		, including this cover sl	heet.			
	asis for this report and/o	or sheets containing re	ion, claims and/or drawings which have ctifications made before this Authority the PCT).			
These annexes consist of a to	otal of6	sheets.				
3. This report contains indications relat	ing to the following ite	ems:				
I Basis of the report	Basis of the report					
II Priority						
III Non-establishment	of opinion with regard	to novelty, inventive s	tep and industrial applicability			
IV Lack of unity of in-	vention					
V Reasoned statemen citations and explain						
VI Certain documents	cited					
VII Certain defects in t	he international applica	ation				
VIII Certain observations on the international application						
· 						
Date of submission of the demand		Date of completion o	f this report			
26 August 1998 (26.08.	1998)	12	July 1999 (12.07.1999)			
Name and mailing address of the IPEA/EP		Authorized officer				
European Patent Office D-80298 Munich, Germany						
Facsimile No. 49-89-2399-4465		Telephone No. 49-89	9-2399-0			



INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No.
PCT/DE98/00563

I. Basis of the	e report	· · · · · · · - · · ·		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
					ne receiving Office in response to an invitation port since they do not contain amendments.):
	the international	application as or	riginally filed.		:
\boxtimes	the description,	pages	1-11	, as originally filed,	
		pages		, filed with the demand,	
		pages		, filed with the letter of	,
		pages		, filed with the letter of	·
[2]	the eleima			•	
\boxtimes	the claims,			, as originally filed, , as amended under Article	19
				, filed with the demand,	,
		·			20 May 1999 (20.05.1999) ,
					20 May 1999 (20.03.1999) ,
		1103.	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	, mod with the letter of _	•
\boxtimes	the drawings,	sheets/fig		, as originally filed,	
				, filed with the demand,	
		sheets/fig	1/1	, filed with the letter of _	20 May 1999 (20.05.1999) ,
		sheets/fig		, filed with the letter of _	·
2. The amend	ments have resulte	ed in the cancella	ation of:		•
	the description,	pages			
	the claims,	Nos			
	the drawings,	sheets/fig			
3. This	report has been es	stablished as if (s	some of) the ame	endments had not been made	e, since they have been considered
— to go	beyong the discie	osure as illed, as	indicated in the	Supplemental Box (Rule 70	2(c)).
4. Additional	observations, if ne	ecessary:			
		-			
					1

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

Internal	application No.
PCT/DE	98/00563

YES

NO

1-18

V.	Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability; citations and explanations supporting such statement							
1.	Statement							
	Novelty (N)	Claims	1-18	YES				
		Claims		NO ′				
	Inventive step (IS)	Claims	1-18	YES				
		Claims		NO				

2. Citations and explanations

Industrial applicability (IA)

Citations

1. This <u>international preliminary examination report</u> refers to the following document:

D1: JP-A-06 315 027

Claims

Claims

Since document **D1**, which represents a prior art document under PCT Rule 64.1, is only available in Japanese, this <u>international preliminary examination</u> report uses for reference the subsequently published U.S. patent, **US-A-5** 673 318, which claims the same priority as **D1**. It is assumed that the content of document **US-A-5** 673 318 is the same as that of **D1**.

2. Independent Claims 1, 10 and 11 and dependent Claims 3 and 12 do not meet the clarity requirement of PCT Article 6.

The following observations regarding the **novelty** (PCT Article 33(2)) and **inventive step** (PCT Article 33(3)) of independent **Claims 1, 10 and 11** and dependent **Claims 3 and 12** in this <u>international</u> preliminary examination report relate to the said



INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT



claims as understood taking into account the objections concerning lack of clarity under **Box VIII**.

- 3. This <u>international patent application</u> concerns a method for "<u>forming</u>" and for "<u>checking a cryptographic commutative hash total</u>" for digital data which is grouped into a plurality of data segments, as per the preamble to independent **Claims**1 and 2.
- 4. The prior art closest to the subjects of independent Claims 1 and 2 is considered to be document D1, which is cited in the <u>international search report</u> and likewise discloses a method as per the preamble to Claims 1 and 2.
 - In **D1**, each individual data segment is encoded using a <u>cryptographic operation</u>, for example by means of DES ("Data Encryption Standard"), and then a plurality of encoded data segments are subjected to an exclusive OR linking and shortening.
- 5. However, in contrast to the disclosure of **D1**, the present international patent application uses a two-stage security method in which a segment hash total is first formed for each data segment, a commutative hash total is then formed from these segment hash totals by commutative linking and finally this commutative hash total is encoded for security purposes by means of a cryptographic operation, thereby obtaining a cryptographic commutative hash total.
- 6. Although **D1** mentions replacing the "DES encoding"

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

procedure used by forming a "hash value" hash total, as is also used in the present <u>international patent</u> application, neither D1 nor any of the other <u>international search report</u> citations **discloses** or **suggests** the <u>two-stage security method</u> defined in independent **Claims 1 and 2**, which includes the <u>formation of a hash total</u> for each data segment and a subsequent <u>cryptographic</u> operation.

- 7.1 Independent Claims 1 and 2 therefore meet the novelty and inventive step requirements of PCT Article 33(2) and (3).
- 7.2 The statement under 5.1 concerning the novelty and inventive step of independent method Claims 1 and 2 likewise applies to the corresponding device claims, Claims 10 and 11, which therefore likewise meet the requirements of PCT Article 33(2) and (3).
- 8. Dependent Claims 3-9 and 12-18 are all directly or indirectly dependent on Claims 1 and 2 or 10 and 11, respectively, and therefore likewise meet the novelty and inventive step requirements of PCT Article 33(2) and (3).

VII. Certain defects in the international application

The following defects in the form or contents of the international application have been noted:

- Contrary to PCT Rule 5.1(a)(ii), the description does not cite document D1 nor the relevant prior art disclosed therein.
- 2. Contrary to PCT Rule 5.1(a)(iii), the description is inconsistent with the claims.
- 3. Pursuant to PCT Rule 6.2(b), the technical features of the invention should be followed by reference signs in the claims. This requirement is not satisfied with regard to the reference sign ("KP") for the "cryptographic commutative hash total" in Claims 1-3 and 10-12.

Form PCT/IPEA/409 (Box VII) (January 1994)

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT



VIII. Certain observations on the international application

The following observations on the clarity of the claims, description, and drawings or on the question whether the claims are fully supported by the description, are made:

- 1. Contrary to PCT Rule 6.4(a), dependent Claims 3 and 12 ("method", or "arrangement for forming and checking...") do not contain a reference to the independent claims on which they depend, i.e. Claims 1 and 2 ("method for forming...", "method for checking...") or Claims 10 and 11 ("arrangement for forming...", "arrangement for checking..."), although they contain all the features of these independent claims.
- Independent Claims 1, 10 and 11 and dependent Claims 3 and 12 do not meet the clarity requirements of PCT Article 6, since they all refer to a "method" or an "arrangement for forming or checking a <u>commutative</u> hash total".

However, taking into account all the features of the claims, in particular the feature whereby the "commutative hash total is secured by a cryptographic operation", it appears that the said claims refer rather to a "method" or an "arrangement for forming or checking a cryptographic commutative hash total".

This is not clear from the wording of the preamble to independent Claims 1, 10 and 11 and dependent Claims 3 and 12.





VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEN **GEBIET DES PATENTWESENS**

PCT

REC'D 14 JUL 1999

PCT

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

(Artikel 36 und Regel 70 PCT)

Aktenzeicher	des Anmelders oder Anwalts	T	siehe Mitteil	ung über die Übersendung des internationalen
GR 97 P 1		WEITERES VORGEHEN	vorläufigen	Prüfungsbericht (Formblatt PCT/IPEA/416)
	es Aktenzeichen	Internationales Anmeldedatum(Tag/Monat/Jahr)	Prioritätsdatum (Tag/Monat/Tag)
PCT/DE98		25/02/1998		14/04/1997
International H04L9/32	e Patentklassification (IPK) oder	nationale Klassifikation und IPK		
Anmelder SIEMENS	AKTIENGESELLSCHAF	T et al.		
1. Dieser Behöre	internationale vorläufige Pr de erstellt und wird dem Anr	üfungsbericht wurde von der m nelder gemäß Artikel 36 überm	nit der internation nittelt.	onale vorläufigen Prüfung beauftragte
2. Dieser	BERICHT umfaßt insgesan	nt 7 Blätter einschließlich dies	es Deckblatts.	
ur Be	all along Talahan menangah dia da	eändert wurden und diesem Be richtigungen (siehe Regel 70.1	richt zuarunge	itter mit Beschreibungen, Ansprüchen liegen, und/oder Blätter mit vor dieser tt 607 der Verwaltungsrichtlinien zum PCT)
3. Diese	Bericht enthält Angaben zu			
11	☐ Priorität			and the second s
i III			finderische Tät	igkeit und gewerbliche Anwendbarkeit
V V	☐ MangeInde Einheitlich ☐ Begründete Feststellt	nkeit der Erlindung ung nach Artikel 35(2) hinsichtl barkeit; Unterlagen und Erkläru	ich der Neuhei Ingen zur Stütz	t, der erfinderische Tätigkeit und der zung dieser Feststellung
l vi	☐ Bestimmte angeführte		J	•
VII	_	er internationalen Anmeldung		
VIII		ngen zur internationalen Anme	ldung	
				- Posibble
Datum der Einreichung des Antrags			um der Fertigstel	lung dieses Berichts
26/08/19	98		1 2. 07.	39
Name und Postanschrift der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde: Europäisches Patentamt			rollmächtigter Be	diensteter (September 2) Nillington
	D-80298 München Tel. (+49-89) 2399-0 Tx: 523		II, H-P	The state of the s

Tel. Nr. (+49-89) 2399 8243

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER **PRÜFUNGSBERICHT**

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/00563

I.	Gru	ındla	qe	des	Be	richt	S
----	-----	-------	----	-----	----	-------	---

auf der Grundlage (Ersatzhlätter, die dem Anmeldeamt auf eine Aufforderung nach

1.	Artikel 14 hin vorgelegt wurden, gelten im Rahmen dieses Berichts als "ursprünglich eingereicht" und sind ihm nicht beigefügt, weil sie keine Änderungen enthalten.):								m
Beschreibung, Seiten:									
	1-1	1	ursprünglich	e Fassı	ung				
	Pat	entansprüche, Nr.	:						
	1-18	8	eingegangen am			27/05/1999	mit Schreiben vom	20/05/1999	
	Zei	chnungen, Blätter	r :						
	1/1		eingegangen am			27/05/1999	mit Schreiben vom	20/05/1999	
2.	Auf	grund der Änderun	gen sind folge	ende Ur	nterlagen for	tgefallen:			
		Beschreibung,	Seiten:						
		Ansprūche,	Nr.:						
		Zeichnungen,	Blatt:						
3.	. Dieser Bericht ist ohne Berücksichtigung (von einigen) der Änderungen erstellt worden, da diese aus den angegebenen Gründen nach Auffassung der Behörde über den Offenbarungsgehalt in der ursprünglich eingereichten Fassung hinausgehen (Regel 70.2(c)):								∍n
4.	. Etwaige zusätzliche Bemerkungen:								
٧.	. Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und de gewerblichen Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung								der
1.	Fes	ststellung							
	Ne	uheit (N)		Ja: Nein:	Ansprüche Ansprüche	1-18			
	Erfi	nderische Tätigkeit	(ET)	Ja: Nein:	Ansprüche Ansprüche	1-18			
	Ge	werbliche Anwendb	oarkeit (GA)	Ja: Nein:	Ansprüche	1-18			

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/00563

2. Unterlagen und Erklärungen

siehe Beiblatt

VII. Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

Es wurde festgestellt, daß die internationale Anmeldung nach Form oder Inhalt folgende Mängel aufweist:

siehe Beiblatt

VIII. Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

Zur Klarheit der Patentansprüche, der Beschreibung und der Zeichnungen oder zu der Frage, ob die Ansprüche in vollem Umfang durch die Beschreibung gestützt werden, ist folgendes zu bemerken:

siehe Beiblatt

Angeführte Unterlagen

1. In diesem <u>Internationalen Vorläufigen Prüfungsbericht</u> wird auf das folgende Dokument verwiesen:

D1: JP-A-6 315 027

Da das Dokument **D1**, welches ein Dokument des Standes der Technik gemäß Regel 64.1 PCT darstellt, nur in japanischer Sprache vorliegt, wird zur Referenzierung in diesem <u>Internationalen Vorläufigen Prüfungsbericht</u> das später veröffentlichte U.S. Patent **US-A-5 673 318** verwendet, welches die gleiche Priorität wie **D1** beansprucht. Es wird davon ausgegangen, dass das Dokument **US-A-5 673 318** inhaltlich mit **D1** übereinstimmt.

Zu Punkt V

Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und der gewerblichen Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung

- Die unabhängigen Ansprüche 1, 10 und 11 sowie die abhängigen Ansprüche 3 und 12 genügen nicht dem Erfordernis des Artikels 6 PCT hinsichtlich Klarheit.
 - Die folgenden Feststellungen über **Neuheit** (Artikel 33(2) PCT) sowie über **erfinderische Tätigkeit** (Artikel 33(3) PCT) der unabhängigen **Ansprüche 1, 10 und 11** sowie der abhängigen **Ansprüche 3 und 12** in diesem <u>Internationalen Vorläufigen Prüfungsbericht</u>, beziehen sich auf die genannten Ansprüche, wie sie unter Berücksichtigung der Klarheitseinwände unter <u>Punkt VIII</u> verstanden werden.
- 2. Diese Internationale Patentanmeldung betrifft ein Verfahren zur "Bildung" sowie zur "Überprüfung einer kryptographischen kommutativen Prüfsumme" für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, gemäß Oberbegriff der unabhängigen Ansprüche 1 und 2.

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT - BEIBLATT

- 3. Als nächstliegender Stand der Technik gegenüber den Gegenständen der unabhängigen Ansprüche 1 und 2 wird das im <u>Internationalen</u> <u>Recherchenbericht</u> genannte Dokument D1 erachtet, welches ebenfalls ein Verfahren gemäß Oberbegriff der Ansprüche 1 und 2 offenbart.
 - In **D1** wird jedes einzelne Datensegment unter Verwendung einer kryptographischen Operation, z.B. mittels DES ("Data Encryption Standard"), verschlüsselt und anschließend mehrere verschlüsselte Datensegmente einer EXKLUSIV-ODER-Verknüpfung sowie einer Verkürzung unterzogen.
- 4. Die vorliegende Internationale Patentanmeldung verwendet jedoch im Gegensatz zu der Offenbarung von **D1** eine zweistufige Sicherung, bei der für jedes Datensegment zuerst eine Segmentprüfsumme gebildet wird, anschließend aus diesen Segmentprüfsummen durch eine kommutative Verknüpfung eine kommutative Prüfsumme gebildet wird und zuletzt diese kommutative Prüfsumme mittels einer kryptographischen Operation zur Sicherung verschlüsselt wird und folglich eine kryptographische kommutative Prüfsumme erhalten wird.
- 5. Obwohl in **D1** ein Hinweis auf die Ersetzung der verwendeten "DES-Verschlüsselung" durch eine "Hashwert"-Prüfsummenbildung, wie sie auch in der vorliegenden Internationalen Patentanmeldung verwendet wird, zu finden ist, so wird jedoch die in den unabhängigen **Ansprüchen 1 und 2** definierte zweistufige Sicherung durch eine Prüfsummenbildung für jedes Datensegment und eine anschließende kryptographische Operation, durch **D1** oder ein anderes im Internationalen Recherchenbericht genanntes Dokument weder **offenbart** noch **nahegelegt**.
- 6.1 Die unabhängigen **Ansprüche 1 und 2** erfüllen daher die Erfordernisse des Artikels 33(2) und (3) PCT hinsichtlich **Neuheit** sowie **erfinderischer Tätigkeit**.
- 6.2 Die unter 5.1 getroffene Feststellung hinsichtlich Neuheit sowie erfinderischer Tätigkeit für die unabhängigen Verfahrensansprüche 1 und 2, gilt gleichermaßen für die korrespondierenden Vorrichtungsansprüche 10 und 11, die folglich ebenfalls die Erfordernisse des Artikels 33(2) und (3) PCT erfüllen.

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT - BEIBLATT

7. Die abhängigen Ansprüche 3-9, sowie 12-18, alle direkt oder indirekt von den Ansprüchen 1 und 2, bzw. 10 und 11 abhängig, erfüllen folglich ebenfalls die Erfordernisse des Artikels 33(2) und (3) PCT hinsichtlich Neuheit sowie erfinderischer Tätigkeit.

Zu Punkt VII

Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

- Im Widerspruch zu den Erfordernissen der Regel 5.1 a) ii) PCT werden in der Beschreibung weder der in dem Dokument D1 offenbarte einschlägige Stand der Technik noch dieses Dokument angegeben.
- 2. Im Widerspruch zur Regel 5.1(a)(iii) PCT steht die Beschreibung nicht in Einklang mit den Patentansprüchen.
- 3. Gemäß den Erfordernissen der Regel 6.2(b) PCT sind die technischen Merkmale der Erfindung in den Ansprüchen mit Referenzzeichen zu versehen. Dieses Erfordernis ist hinsichtlich des Bezugszeichens ("KP") für die "kryptographische kommutative Prüfsumme" in den Ansprüchen 1-3 sowie 10-12 nicht erfüllt.

Zu Punkt VIII

Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

- 1. Im Widerspruch zur Regel 6.4(a) PCT sind die abhängigen Ansprüche 3 und 12 ("Verfahren", bzw. "Anordnung zur Bildung und Überprüfung ... ") nicht mit einer Referenzierung auf die unabhängigen Ansprüche von denen Sie abhängen, d.h. Anspruch 1 und 2 ("Verfahren zur Bildung ... ", "Verfahren zur Überprüfung ... "), bzw. Anspruch 10 und 11 ("Anordnung zur Bildung ... ", "Anordnung zur Überprüfung ... "), versehen, obwohl sie alle Merkmale dieser unabhängigen Ansprüche enthalten.
- 2. Die unabhängigen **Ansprüche 1, 10 und 11** sowie die abhängigen **Ansprüche 3** und 12 erfüllen nicht die Erfordernisse des Artikels 6 PCT hinsichtlich **Klarheit**, da

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT - BEIBLATT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/00563

sie sich alle auf ein "Verfahren", bzw. eine "Anordnung zur Bildung bzw. Überprüfung einer kommutativen Prüfsumme" beziehen.

Unter Berücksichtigung aller Merkmale der Ansprüche, insbesondere des Merkmals der "Sicherung der kommutativen Prüfsumme durch eine kryptographische Operation", erscheint es jedoch zuzutreffen, dass sich die genannten Ansprüche vielmehr auf ein "Verfahren", bzw. eine "Anordnung zur Bildung bzw. Überprüfung einer kryptographischen kommutativen Prüfsumme" beziehen.

Dies kommt durch die Formulierung des Oberbegriffs der unabhängigen Ansprüche 1, 10 und 11 sowie der abhängigen Ansprüche 3 und 12 nicht zum Ausdruck.

1.

Neue Patentansprüche

- 1. Verfahren zur Bildung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i
- 5 = 1 .. n) gruppiert sind, durch einen Rechner,
 - a) bei dem für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi) gebildet wird,
 - b) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der Segmentprüfsummen (PSi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1)
- 10 gebildet wird, und

30

- c) bei dem die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird.
- 2. Verfahren zur Überprüfung einer vorgegebenen kryptographischen kommutativen Prüfsumme, die digitalen Daten zugeordnet ist, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, durch einen Rechner,
 - a) bei dem die kryptographische kommutative Prüfsumme einer
- inversen krytographischen Operation unterzogen wird zur Bildung einer ersten kryptographischen Prüfsumme (KP1),
 - b) bei dem für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet wird,
 - c) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der zwei-
- 25 ten Segmentprüfsummen (PSj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
 - d) bei dem die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
 - 3. Verfahren zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i=1...n) gruppiert sind, durch einen Rechner,
- 35 a) bei dem für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi) gebildet wird,

- b) bei dem durch eine kommutative Verknupfung (\oplus) der Segmentprüfsummen (PSi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird,
- c) bei dem die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Ver-5 wendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird, wobei eine kryptographische kommutative Prüfsumme gebildet wird,
 - d) bei dem die kryptographische kommutative Prüfsumme (KP1) einer inversen krytographischen Operation unterzogen wird zur
- Bildung einer ersten rekontruierten kryptographischen Prüfsumme (KP1),
 - e) bei dem für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) der digitalen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme (KP1) zugeordnet ist, eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet

15 wird,

- f) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der zweiten Segmentprüfsummen (PSj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
- g) bei dem die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der er-20 sten rekonstruierten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
 - 4. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 3, bei dem die Segmentprüfsummen (PSi, PSj) nach mindestens einer der folgenden Arten gebildet werden:
 - Hashwertbildung,
 - Bildung von CRC-Codes,
 - Verwendung mindestens einer kryptographischen Einwegfunktion.

30

25

- 5. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, bei dem die kryptographische Operation ein symmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
- 35 6. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, bei dem die kryptographische Operation ein asymmetrisches kryptographisches Verfahren ist.

5

25

- 7. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 6, bei dem die kommutative Verknüpfung (\oplus) die Eigenschaft der Assoziativität aufweist.
- 8. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 7, bei dem digitale Daten geschützt werden, deren Datensegmente (Di) nicht an eine Reihenfolge gebunden sind.
- 9. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 7, bei dem digitale Daten geschützt werden, die nach einem Netzmanagement-Protokoll verarbeitet werden.
 - 10. Anordnung zur Bildung einer ersten kommutativen Prüfsumme

 (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i

 = 1 .. n) gruppiert sind,

 mit einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß

 a) für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi)

 gebildet wird,
 - b) durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der Segmentprüfsummen (PSi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird, und
 - c) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird.
 - 11. Anordnung zur Überprüfung einer vorgegebenen ersten kommutativen Prüfsumme, die digitalen Daten zugeordnet ist, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind,
 - mit einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß a) die kryptographische kommutative Prüfsumme einer inversen krytographischen Operation unterzogen wird zur Bildung einer ersten kryptographischen Prüfsumme (KP1),
 - b) für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) eine zweite Seg35 mentprüfsumme (PSj) gebildet wird,

20

30

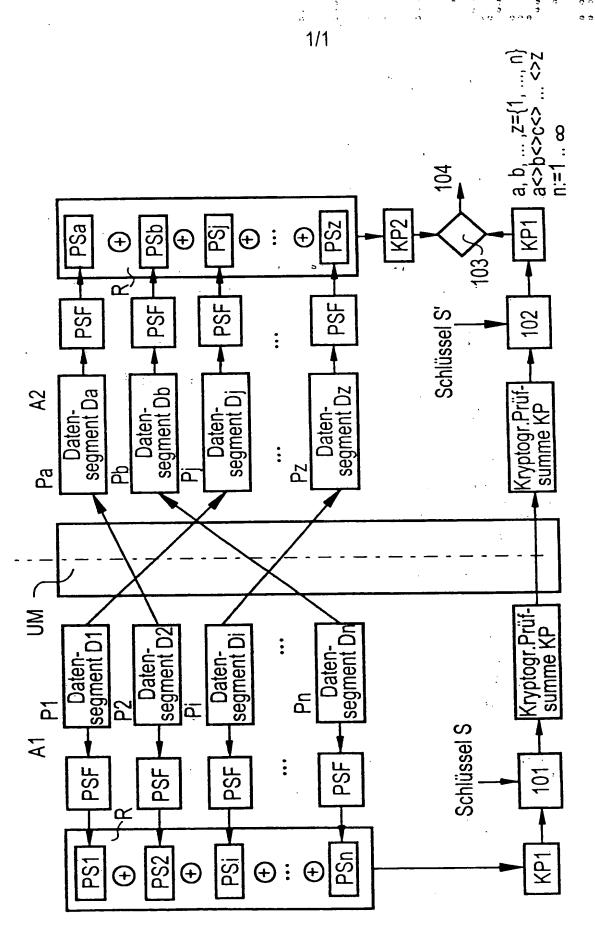
- c) durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der zweiten Segmentprüfsummen (PSj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
- d) die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kom-5 mutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
 - 12. Anordnung zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i = 1...n) gruppiert sind,
- 10 mit mindestens einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß
 - a) für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi) gebildet wird,
- b) durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der Segmentprüf summen (Psi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird,
 - c) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird, wobei eine kryptographische kommutative Prüfsumme gebildet wird,
 - d) die kryptographische kommutative Prüfsumme (KP1) einer inversen krytographischen Operation unterzogen wird zur Bildung einer ersten rekontruierten kryptographischen Prüfsumme (KP1),
- e) für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) der digitalen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme (KP1) zugeordnet ist, eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet wird,
 - f) durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der zweiten Segmentprüfsummen (Psj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
 - g) die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten rekonstruierten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
- 35 13. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 12,

bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die Segmentprüfsummen (PSi, PSj) nach mindestens einer der folgenden Arten gebildet werden:

- Hashwertbildung,
- 5 Bildung von CRC-Codes,
 - Verwendung mindestens einer kryptographischen Einwegfunktion.
 - 14. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 13,
- 10 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kryptographische Operation ein symmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
 - 15. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 13,
- 15 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kryptographische Operation ein asymmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
 - 16. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 15,
- 20 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kommutative Verknüpfung (+) die Eigenschaft der Assoziativität aufweist.
 - 17. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 16,
- 25 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß digitale Daten geschützt werden, deren Datensegmente (Di) nicht an eine Reihenfolge gebunden sind.
 - 18. Anordnung nach einem der Ansprüche 10 bis 16,
- 30 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß digitale Daten geschützt werden, die nach einem Netzmanagement-Protokoll verarbeitet werden.

THIS PAGE BLANK (USPTO)

ļ



THIS PAGE BLANK (USPTO)

PCT WELTORGANISATION FÜR GEISTIGES EIGENTUM Internationales Büro INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)

(51) Internationale Patentklassifikation 6:

H04L 9/32

A1

(11) Internationale Veröffentlichungsnummer:

WO 98/47264

(43) Internationales

Veröffentlichungsdatum:

22. Oktober 1998 (22.10.98)

(21) Internationales Aktenzeichen:

PCT/DE98/00563

(22) Internationales Anmeldedatum: 25. Februar 1998 (25.02.98)

(30) Prioritätsdaten:

197 15 486.7

14. April 1997 (14.04.97)

DE

(71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/DE]; Wittelsbacherplatz 2, D-80333 München (DE).

(72) Erfinder; und

(75) Erfinder/Anmelder (nur für US): HANCK, Martina [DE/DE]; Am Grenzweg 2, D-85635 Höhenkirchen (DE). HOFF-MANN, Gerhard [DE/DE]; Gozbertstrasse 8/II, D-81547 München (DE). LUKAS, Klaus [DE/DE]; Niemöllerallee 6. D-81793 München (DE).

(81) Bestimmungsstaaten: AU, ID, JP, US, europäisches Patent (AT, BE, CH, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

Veröffentlicht

Mit internationalem Recherchenbericht.

Vor Ablauf der für Änderungen der Ansprüche zugelassenen Frist; Veröffentlichung wird wiederholt falls Änderungen eintreffen.

(54) Title: METHOD AND SYSTEM FOR PRODUCING AND CHECKING A HASH TOTAL FOR DIGITAL DATA GROUPED IN SEVERAL DATA SEGMENTS

(54) Bezeichnung: VERFAHREN UND ANORDNUNG ZUR BILDUNG UND ÜBERPRÜFUNG EINER PRÜFSUMME FÜR DIGI-TALE DATEN, DIE IN MEHRERE DATENSEGMENTE GRUPPIERT SIND

(57) Abstract

The invention relates to methods and systems for producing a hash total and checking a hash total for digital data, said data being grouped into data segments. According to this method, a hash total is produced for each data segment. The individual hash totals are combined to form a first commutative hash total using a commutative link. In order to check the first commutative hash total, another hash total is produced for each data segment and these hash totals are combined to form a second commutative hash total using a commutative link. The first commutative hash total and the second commutative hash total are then checked to make sure that they coincide.

(57) Zusammenfassung

Es werden Verfahren und Anordnungen zur Bildung einer Prüfsumme und zur Überprüfung einer Prüfsumme für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, angegeben. Bei dem Verfahren wird für iedes PS3 Ð PSF

Datensegment eine Prüfsumme gebildet. Die einzelnen Prüfsummen werden unter Verwendung einer kommutativen Verknüpfung zu einer ersten kommutativen Prüfsumme verknüpft. Zur Überprüfung der ersten kommutativen Prüfsumme wird für jedes Datensegment wiederum eine Prüfsumme gebildet und die Prüfsumme wiederum unter Verfahren einer kommutativen Verknüpfung zu einer zweiten kommutativen Prüfsumme verknüpft. Die erste kommutative Prüfsumme und die zweite kommutative Prüfsumme werden auf Übereinstimmung überprüft.

LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL	Albanien	ES	Spanien	LS	Lesotho	SI	Slowenien
AM	Armenien	FI	Finnland	LT	Litauen	SK	Slowakei
ΑT	Österreich	FR	Frankreich	LU	Luxemburg	SN	Senegal
AU	Australien	GA	Gabun	LV	Lettland	SZ	Swasiland
AZ	Aserbaidschan	GB	Vereinigtes Königreich	MC	Monaco	TD	Tschad
BA	Bosnien-Herzegowina	GE	Georgien	MD	Republik Moldau	TG	Togo
BB	Barbados	GH	Ghana	MG	Madagaskar	TJ	Tadschikistan
BE	Belgien	GN	Guinea	MK	Die ehemalige jugoslawische	TM	Turkmenistan
BF	Burkina Faso	GR	Griechenland		Republik Mazedonien	TR	Türkei
BG	Bulgarien	HU	Ungarn	ML	Mali	TT	Trinidad und Tobago
BJ	Benin	IE	Irland	MN	Mongolei	UA	Ukraine
BR	Brasilien	IL	Israel	MR	Mauretanien	UG	Uganda
BY	Belarus	IS	Island	MW	Malawi	US	Vereinigte Staaten von
CA	Kanada	IT	Italien	MX	Mexiko		Amerika
CF	Zentralafrikanische Republik	JP	Japan	NE	Niger	UZ	Usbekistan
CG	Kongo	KE	Kenia	NL	Niederlande	VN	Vietnam
CH	Schweiz	KG	Kirgisistan	NO	Norwegen	YU	Jugoslawien
CI	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik	NZ	Neuseeland	zw	Zimbabwe
CM	Kamerun		Korea	PL	Polen		
CN	China	KR	Republik Korea	PT	Portugal		
CU	Kuba	KZ	Kasachstan	RO	Rumänien		
CZ	Tschechische Republik	LC	St. Lucia	RU	Russische Föderation		
DÉ	Deutschland	LI	Liechtenstein	SD	Sudan		
DK	Dänemark	LK	Sri Lanka	SE	Schweden		
EE	Estland	LR	Liberia	SG	Singapur		

Beschreibung

Verfahren und Anordnung zur Bildung und Überprüfung einer Prüfsumme für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind

Bei der digitalen Kommunikation, d.h. beim Austausch digitaler Daten ist es oftmals wünschenswert, die Übertragung der elektronischen Daten hinsichtlich verschiedenster Aspekte abzusichern.

Ein sehr bedeutender Aspekt ist der Schutz der zu übertragenden digitalen Daten gegen unerlaubte Modifikation, die sog. Sicherung der Integrität der Daten.

15

10

5

- Aus [1] ist zum Schutz gegen unerlaubte Modifikation digitaler Daten die sog. kryptographische Prüfsumme bekannt, z.B. die digitale Signatur. Das in [1] beschriebene Verfahren basiert auf der Bildung eines Hashwertes aus den digitalen

 20 Nutzdaten und der anschließenden kryptographischen Bearbeitung des Hashwertes mit einem kryptographischen Schlüssel. Das Ergebnis ist eine kryptographische Prüfsumme. Zur Überprüfung der Integrität wird mit einem entsprechenden kryptographischen Schlüssel die inverse kryptographische Operation auf die gebildete Prüfsumme durchgeführt und das Ergebnis mit dem erneut aus den Nutzdaten berechneten Hashwert verglichen. Bei Übereinstimmung der ermittelten Hashwerte ist die Integrität der Nutzdaten gewährleistet.
- Diese bisher übliche Vorgehensweise bedingt, daß die kompletten Nutzdaten auf Empfängerseite in identischer Reihenfolge, wie sie bei der Bildung des Hashwertes vorlagen, vorliegen müssen, da sonst die Hashwertbildung zu einem fehlerhaften Wert führt. Oftmals ist es jedoch bei der digitalen Kommunikation üblich, die zu übertragenden Nutzdaten aufgrund von Protokollrandbedingungen in kleinere Datensegmente, die auch als Datenpakete bezeichnet werden, zu unterteilen und zu

WO 98/47264 PCT/DE98/00563

2

übertragen. Die Datensegmente sind oftmals nicht an eine definierte Reihenfolge gebunden oder ein definiertes sequentielles Eintreffen der Datensegmente kann nicht garantiert werden. Bei dem Verfahren aus [1] ist es also erforderlich, daß die kompletten Nutzdaten auf Empfängerseite, d.h. nach der Übertragung der Datensegmente wieder in der Reihenfolge, in der sie ursprünglich gesendet wurden, zusammengesetzt werden. Die zu übertragenden Daten können ausschließlich in dieser Reihenfolge verifiziert werden. Dies bedeutet jedoch oft einen erheblichen zusätzlichen Aufwand zur Flußkontrolle der Datensegmente, soweit dies überhaupt im Rahmen des verwendeten Protokolls möglich ist.

10

30

Aus [2] sind Grundlagen über kommutative Verknüpfungen bekannt. In [2] ist ferner eine allgemeine Definition für kommutative Verknüpfungen angegeben. Anschaulich ist unter einer
kommutativen Verknüpfung eine Verknüpfung zu verstehen, bei
der die Reihenfolge der Einzelverknüpfungen unwichtig ist und
jede Reihenfolge der Einzelverknüpfung immer zu der gleichen
Gesamtverknüpfung führt. Eine kommutative Verknüpfung kann
beispielsweise eine EXOR-Verknüpfung, eine additive Verknüpfung oder auch eine multiplikative Verknüpfung sein.

Aus [3] sind ein Verfahren und eine Vorrichtung zur Erzeugung von Prüfkodesegmenten auf das Auftreten von Quelldaten hin und zur Ermittlung von Fehlern in den Quelldaten bekannt.

Somit liegt der Erfindung das Problem zugrunde, Verfahren und Anordnungen zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, anzugeben, bei der eine Flußkontrolle für die einzelnen Datensegmente nicht mehr erforderlich ist.

Das Problem wird durch das Verfahren gemäß Patentanspruch 1, durch das Verfahren gemäß Patentanspruch 2, durch das Verfahren gemäß Patentanspruch 3, durch die Anordnung gemäß Patentanspruch 11, durch die Anordnung gemäß Patentanspruch 12 sowie durch die Anordnung gemäß Patentanspruch 13, gelöst.

Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 1 wird für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, für jedes Datensegment eine erste Segmentprüfsumme gebildet. Die gebildeten ersten Segmentprüfsummen werden durch eine kommutative Verknüpfung zu einer ersten kommutativen Prüfsumme verknüpft.

- Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 2 wird eine vorgegebene erste kommutative Prüfsumme, die digitalen Daten zugeordnet ist, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, überprüft. Dies erfolgt dadurch, daß für jedes Datensegment eine zweite Segmentprüfsumme gebildet wird und durch eine kommutative Verknüpfung der zweiten Segmentprüfsummen eine zweite kommutative Prüfsumme gebildet wird. Die zweite kommutative. Prüfsumme und die erste kommutative Prüfsumme werden auf Übereinstimmung überprüft.
- Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 3 zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme für digitale Daten, die in Datensegmente gruppiert sind, wird für jedes Datensegment eine erste Segmentprüfsumme gebildet und die ersten Segmentprüfsummen werden durch eine kommutative Verknüpfung zu einer ersten kommutativen Prüfsumme verknüpft. Für jedes Datensegment der digitalen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme zugeordnet ist, werden zweite Segmentprüfsummen gebildet und durch kommutative Verknüpfung der zweiten Segmentprüfsummen wird eine zweite kommutative Prüfsumme gebildet. Die zweite kommutative Prüfsumme und die erste kommutative Prüfsumme werden auf Übereinstimmung überprüft.

Die Anordnung gemäß Patentanspruch 11 weist eine Recheneinheit auf, die derart eingerichtet ist, daß für jedes Datensegment eine Segmentprüfsumme gebildet wird, und daß durch eine kommutative Verknüpfung der Segmentprüfsummen die erste kommutative Prüfsumme gebildet wird.

25

30

Die Anordnung gemäß Patentanspruch 12 weist eine Recheneinheit auf, die derart eingerichtet ist, daß für jedes Datensegment eine zweite Segmentprüfsumme gebildet wird, durch eine kommutative Verknüpfung der zweiten Segmentprüfsummen eine zweite kommutative Prüfsumme gebildet wird, und die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.

- Die Anordnung gemäß Patentanspruch 13 weist eine Recheneinheit auf, die derart eingerichtet ist, daß folgende Verfahrensschritte durchgeführt werden:
 - a) für jedes Datensegment wird eine Segmentprüfsumme gebildet,
- b) durch eine kommutative Verknüpfung der Segmentprüfsummen wird die erste kommutative Prüfsumme gebildet,
 - c) für jedes Datensegment der digitalen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme zugeordnet ist, wird eine zweite Segmentprüfsumme gebildet,
- 20 d) durch eine kommutative Verknüpfung der zweiten Segmentprüfsummen wird eine zweite kommutative Prüfsumme gebildet, und
 - e) die zweite kommutative Prüfsumme wird mit der ersten kommutativen Prüfsumme auf Übereinstimmung überprüft.

Ein erheblicher Vorteil der Verfahren sowie der Anordnungen ist darin zu sehen, daß durch Verwendung einer kommutativen Verknüpfung für einzelne Prüfsummen der Datensegmente eine Flußkontrolle für die Reihenfolge der einzelnen Datensegmente nicht mehr erforderlich ist.

Es ist ferner nicht mehr erforderlich, die kompletten Nutzdaten wieder in der ursprünglichen Reihenfolge, in der die erste kommutative Prüfsumme gebildet wurde, zusammenzusetzen.

Die Reihenfolge der einzelnen Datensegmente bei der Bildung der kommutativen Prüfsumme ist nicht mehr von Bedeutung.

Werden die digitalen Daten zwischen zwei Anordnungen übertragen, so ist ein weiterer Vorteil der Verfahren darin zu sehen, daß die Überprüfung der Integrität schon begonnen werden kann, bevor alle Datensegmente empfangen worden sind, da es nicht mehr erforderlich ist, die ursprüngliche Reihenfolge bei der Bildung der ersten Prüfsumme beizubehalten. Dies führt zu einer Zeitersparnis bei der Überprüfung der Integrität der Daten.

Anschaulich kann die Erfindung darin gesehen werden, daß bei mehreren Datensegmenten, die insgesamt die zu schützenden Daten darstellen, für jedes Datensegment eine Prüfsumme gebildet wird und die einzelnen Prüfsummen der Datensegmente kommutativ miteinander verknüpft werden.

Vorteilhafte Weiterbildungen der Erfindung ergeben sich aus den abhängigen Ansprüchen.

Es ist vorteilhaft, die erste kommutative Prüfsumme unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch abzusichern.

Durch diese Weiterbildung wird erreicht, daß die kryptographische Sicherheit der Daten erheblich erhöht wird. Eine

25 kryptographische Operation in diesem Sinne ist beispielsweise
die Verschlüsselung der ersten kommutativen Prüfsumme mit einem symmetrischen oder auch mit einem asymmetrischen Verschlüsselungsverfahren, wodurch eine kryptographische Prüfsumme gebildet wird. Auf Empfängerseite wird das inverse

30 kryptographische Verfahren zu dem kryptographischen Verfahren
durchgeführt, um die kryptographische Sicherheit zu gewährleisten.

Zur Bildung einer Prüfsumme, wie sie im Rahmen des Dokuments zu verstehen ist, sind verschiedene Möglichkeiten bekannt: -eine Prüfsumme kann durch Bildung von Hashwerten für die einzelnen Datensegmente gebildet werden; WO 98/47264 PCT/DE98/00563

 ϵ

die Prüfsummen können auch durch sog. zyklische Codes
(Cyclic Redundancy Check, CRC) gebildet werden;
es kann ferner eine kryptographische Einwegfunktion zur
Bildung der Prüfsummen für die Datensegmente verwendet werden.

Die Verfahren können vorteilhaft in verschiedenen Anwendungsszenarien eingesetzt werden.

Die Verfahren können sowohl bei der Übertragung digitaler Daten zum Schutz vor Manipulation der Daten eingesetzt werden als auch bei der Archivierung digitaler Daten in einem Rechner, in dem die erste kommutative Prüfsumme gebildet wird, und zusammen mit den zu archivierenden Daten abgespeichert wird. Die erste kommutative Prüfsumme kann bei dem Laden der digitalen Daten aus dem Archivspeicher überprüft werden, um eine Manipulation der archivierten Daten zu erkennen.

Das Verfahren kann vorteilhaft für die Sicherung digitaler

20 Daten verwendet werden, deren Datensegmente nicht an eine Reihenfolge gebunden sind. Beispiele für solche Datensegmente sind paketorientierte Kommunikationsprotokolle, z.B. Netzmanagementprotokolle wie das Simple Network Management Protocol (SNMP) oder das Common Management Information Protocol (CMIP).

Im weiteren wird ein Ausführungsbeispiel der Erfindung anhand einer Figur näher erläutert. Auch wenn das Ausführungsbeispiel im weiteren anhand des Simple-Network-Management30 Protocols (SNMP) erläutert wird, so stellt dies keine Einschränkung der Verwendbarkeit des Verfahrens dar. Das Verfahren kann immer dann eingesetzt werden wenn es gilt, eine Integritätssicherung für digitale Daten zu gewährleisten, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind.

5

Die Figur zeigt zwei Anordnungen, wobei von der ersten Anordnung Datensegmente zu der zweiten Anordnung übertragen werden.

In der Figur ist eine erste Rechneranordnung Al symbolisch dargestellt, in der Datensegmente (Di, i = 1 .. n) gespeichert sind. Die Datensegmente Di bilden zusammen die digitalen Daten, die auch als Nutzdaten bezeichnet werden, für die es gilt, die Integrität zu gewährleisten.

10

30

Sowohl die erste Rechneranordnung A1 als auch eine im weiteren beschriebene zweite Rechneranordnung A2 enthalten jeweils eine Recheneinheit R, die derart eingerichtet ist, daß die im weiteren beschriebenen Verfahrensschritte durchgeführt wer-

15 den.

In der ersten Anordnung Al sind die Datensegmente Di an Positionen Pi innerhalb des gesamten Datenstroms angeordnet. Für jedes Datensegment Di wird eine erste Segmentprüfsumme PSi unter Verwendung einer Prüfsummenfunktion PSF. Die einzelnen ersten Segmentprüfsumme PSi werden durch eine kommutative Verknüpfung, wie sie in [2] definiert und beschrieben ist, zu einer ersten kommutativen Prüfsumme KPl verknüpft. Die kommutative Verknüpfung zwischen den einzelnen Prüfsummen PSi sind in der Figur durch ein EXOR-Zeichen \oplus symbolisch dargestellt.

Die erste kommutative Prüfsumme KP1 wird einem kryptographischen Verfahren, einem symmetrischen oder asymmetrischen Verfahren, unter Verwendung eines ersten kryptographischen Schlüssels S unterzogen (Schritt 101). Das Ergebnis der kryptographischen Operation ist eine kryptographische Prüfsumme KP.

Sowohl die Datensegmente Di als auch die kryptographische Prüfsumme KP werden über ein Übertragungsmedium, vorzugsweise eine Leitung oder auch eine logischen Verbindung, die in der

WO 98/47264 PCT/DE98/00563

8

Fig. durch eine Kommunikationsverbindung UM symbolisch dargestellt ist, zu einer zweiten Anordnung A2 übertragen und dort empfangen.

Die sich überkreuzenden Pfeile der Datensegmente Di in der Figur deuten an, daß durch die Übertragung der Datensegmente Di diese in einer gegenüber der Reihenfolge in der ersten Anordnung Al verschobenen Positionen Pj (j = a .. z) empfangen werden.

10

15

So wird ein Datensegment D2 an der ersten Position P1 in der zweiten Anordnung A2 als Datensegment Da empfangen. Das Datensegment D1 wird als Datensegment Dc in der zweiten Anordnung empfangen. Das Datensegment Dn wird als empfangenes Datensegment Db in der zweiten Anordnung A2 an der zweiten Position P2 empfangen.

Entsprechend dem verwendeten Verfahren wird entweder mit dem ersten kryptographischen Schlüssel S bei Verwendung eines symmetrischen Verschlüsselungsverfahrens die inverse kryptographische Operation auf die kryptographische Prüfsumme KP ausgeführt oder bei Verwendung eines asymmetrischen kryptographischen Verfahrens unter Verwendung eines zweiten kryptographischen Schlüssels S'.

25

Das Ergebnis der inversen kryptographischen Operation (Schritt 102) ist bei korrekter Verschlüsselung und Entschlüsselung wiederum die erste kommutative Prüfsumme KP1.

Diese wird in der zweiten Anordnung A2 gespeichert. Für den Vergleich der nunmehr in permutierter Reihenfolge, verglichen mit der ursprünglichen Reihenfolge bei der Bildung der ersten kommutativen Prüfsumme KP1 empfangenen Datensegmente Dj, werden wiederum unter Verwendung der gleichen Prüfsummenverfahren PSF zweite Segmentprüfsummen Psj für die empfangenen Da-

ren PSF zweite Segmentprüfsummen Psj für die empfangenen Datensegmente Dj gebildet.

Die sich ergebenden zweiten Prüfsummen PSj werden wiederum kommutativ miteinander verknüpft zu einer zweiten kommutativen Prüfsummen KP2.

In einem weiteren Schritt 103 wird überprüft, ob die erste kommutative Prüfsumme KP1 mit der zweiten kommutativen Prüfsumme KP2 übereinstimmt.

Ist dies der Fall, so ist die Integrität der Datensegmente Di und somit die Integrität der gesamten digitalen Daten gewährleistet (Schritt 104), wenn die verwendeten kryptographischen Verfahren bzw. die verwendeten Verfahren zur Prüfsummenbildung die entsprechende kryptographische Sicherheit gewährleisten.

15

20

Stimmen die erste kryptographische Prüfsumme KP1 und die zweite kryptographische Prüfsumme KP2 nicht miteinander überein, so würde die Integrität der Datensegmente Di verletzt und es wird eine Manipulation der Daten festgestellt und vorzugsweise einem Benutzer des Systems gemeldet.

Die Protokolldateneinheiten PDU (Protocol Data Units) sind in SNMP derart aufgebaut, daß in der Nutzdateninformation (sog. Variable Bindings) eine Liste von Objekten

- 25 (Objektidentikatoren, OID/Value-Pairs) enthalten sein kann.
 Die Reihenfolge der Objekte innerhalb einer PDU ist dabei
 nicht festgelegt, so daß eine Permutation der Objekte bei der
 Übertragung der PDUs zwischen der ersten Anordnung Al und der
 zweiten Anordnung A2 auftreten kann. Durch die Erfindung wird
 30 es nunmehr möglich, über alle Objekte einer SNMP-PDU eine
 einzige kryptographische Prüfsumme zu bilden, ohne daß die
 Reihenfolge der Objekte bzw. der PDUs berücksichtigt werden
 muß.
- Im weiteren werden Alternativen zu dem oben beschriebenen Ausführungsbeispiel erläutert.

WO 98/47264 PCT/DE98/00563

10

Das Verfahren zur Bildung der Prüfsumme PSF kann beispielsweise ein Verfahren zur Bildung von Hashwerten sein. Es kann aber auch Verfahren zur Bildung zyklischer Codes (Cyclic-Redundancy-Check, CRC) unter Verwendung rückgekoppelter Schieberegister eingesetzt werden. Auch können kryptographische Einwegfunktionen zur Bildung der Prüfsummen PSi bzw. PSj verwendet werden.

Ferner kann die kommutative Verknüpfung zusätzlich die Eigen-10 schaft der Assoziativität aufweisen.

Sowohl das Verfahren zur Bildung der Prüfsumme als auch das Verfahren zur Überprüfung einer Prüfsumme können unabhängig voneinander durchgeführt werden. Es kann jedoch auch gemeinsam das Verfahren zur Bildung der Prüfsumme und das Verfahren zur Überprüfung der Prüfsumme durchgeführt werden.

15

20

Es ist ferner vorgesehen, keine Übertragung digitaler Daten vorzunehmen, sondern die digitalen Daten zu archivieren, d.h. in der ersten Anordnung Al zu speichern, gemeinsam mit der ersten kommutativen Prüfsumme KP1. Bei der Wiederverwendung der archivierten Daten, d.h. beim Laden der Datensegmente Di aus dem Speicher der ersten Anordnung Al wird dann das Verfahren zur Überprüfung der ersten kommutativen Prüfsumme KP1, 25 wie es oben beschrieben wurde, durchgeführt. Somit können die erste Anordnung Al und die zweite Anordnung A2 identisch sein.

Anschaulich kann die Erfindung darin gesehen werden, daß bei mehreren Datensegmenten, die insgesamt die zu schützenden Da-30 ten darstellen, für jedes Datensegment eine Prüfsumme gebildet wird und die einzelnen Prüfsummen der Datensegmente kommutativ miteinander verknüpft werden. Dadurch wird es möglich, eine Prüfsumme zu bilden und zu überprüfen, ohne daß 35 die Reihenfolge der Datensegmente berücksichtigt werden muß.

11

Im Rahmen dieses Dokuments wurden folgende Veröffentlichungen zitiert:

- [1] W. Stallings, Sicherheit in Netzwerk und Internet, Prentice Hall, ISBN 3-930436-29-9, S. 203-223, 1995
- [2] K.-H. Kiyek und F. Schwarz, Mathmatik für Informatiker, Teubner Verlag, ISBN 3-519-03277-X, S. 11-13, 1989
- 10 [3] DE-OS 2 048 365

Patentansprüche

- Verfahren zur Bildung einer ersten kommutativen Prüfsumme
 (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i
 = 1 .. n) gruppiert sind, durch einen Rechner,
- a) bei dem für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi) gebildet wird, und
- b) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der Segmentprüfsummen (Psi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird.
- 2. Verfahren zur Überprüfung einer vorgegebenen ersten kommutativen Prüfsumme (KP1), die digitalen Daten zugeordnet ist, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, durch einen
- 15 Rechner,

wird,

10

20

- a) bei dem für jedes Datensegment (Dj, j = a ... z) eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet wird,
- b) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der zweiten Segmentprüfsummen (Psj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
- c) bei dem die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
- 3. Verfahren zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i = 1 .. n) gruppiert sind, durch einen Rechner,
- a) bei dem für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme30 (PSi) gebildet wird,
 - b) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der Segmentprüfsummen (Psi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird,
- c) bei dem für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) der digi-35 talen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme (KP1) zugeordnet ist, eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet

- d) bei dem durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der zweiten Segmentprüfsummen (Psj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
- e) bei dem die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
- 4. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 3, bei dem die Segmentprüfsummen (Psi, Psj) nach mindestens einer der folgenden Arten gebildet werden:
 - Hashwertbildung,

10

15

20

35

- Bildung von CRC-Codes,
- Verwendung mindestens einer kryptographischen Einwegfunktion.
- 5. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, bei dem die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird.
- 6. Verfahren nach Anspruch 5, bei dem die kryptographische Operation ein symmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
- 7. Verfahren nach Anspruch 5, bei dem die kryptographische Operation ein asymmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
 - 8. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 7,
- 30 bei dem die kommutative Verknüpfung (⊕) die Eigenschaft der Assoziativität aufweist.
 - 9. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 8, bei dem digitale Daten gesichert werden, deren Datensegmente (Di) nicht an eine Reihenfolge gebunden sind.

WO 98/47264 PCT/DE98/00563

14

- 10. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 8, bei dem digitale Daten gesichert werden, die nach einem Netzmanagement-Protokoll verarbeitet werden.
- 5 11. Anordnung zur Bildung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i = 1 .. n) gruppiert sind,

mit einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß

- a) für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi)
- 10 gebildet wird, und
 - b) durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der Segmentprüfsummen (Psi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird.
- 15 12. Anordnung zur Überprüfung einer vorgegebenen ersten kommutativen Prüfsumme (KP1), die digitalen Daten zugeordnet ist, die in mehrere Datensegmente gruppiert sind, mit einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß a) für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet wird,
 - b) durch eine kommutative Verknüpfung (\oplus) der zweiten Segmentprüfsummen (Psj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
- c) die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kom-25 mutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
 - 13. Anordnung zur Bildung und Überprüfung einer ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) für digitale Daten, die in mehrere Datensegmente (Di, i = 1 ... n) gruppiert sind,
- 30 mit mindestens einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß
 - a) für jedes Datensegment (Di) eine Segmentprüfsumme (PSi) gebildet wird,
- b) durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der Segmentprüf summen (Psi) die erste kommutative Prüfsumme (KP1) gebildet wird,

- c) für jedes Datensegment (Dj, j = a .. z) der digitalen Daten, denen die erste kommutative Prüfsumme (KP1) zugeordnet ist, eine zweite Segmentprüfsumme (PSj) gebildet wird,
- d) durch eine kommutative Verknüpfung (⊕) der zweiten Segmentprüfsummen (Psi) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2
- mentprüfsummen (Psj) eine zweite kommutative Prüfsumme (KP2) gebildet wird, und
 - e) die zweite kommutative Prüfsumme (KP2) mit der ersten kommutativen Prüfsumme (KP1) auf Übereinstimmung überprüft wird.
- 10 14. Anordnung nach einem der Ansprüche 11 bis 13, bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die Segmentprüfsummen (Psi, Psj) nach mindestens einer der folgenden Arten gebildet werden:
 - Hashwertbildung,
- 15 Bildung von CRC-Codes,
 - Verwendung mindestens einer kryptographischen Einwegfunktion.
 - 15. Anordnung nach einem der Ansprüche 11 bis 14,
- 20 bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die erste kommutative Prüfsumme (KP1) unter Verwendung mindestens einer kryptographischen Operation kryptographisch gesichert wird.
- 25 16. Anordnung nach Anspruch 15, bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kryptographische Operation ein symmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
- 30 17. Anordnung nach Anspruch 15, bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kryptographische Operation ein asymmetrisches kryptographisches Verfahren ist.
- 35 18. Anordnung nach einem der Ansprüche 11 bis 17,

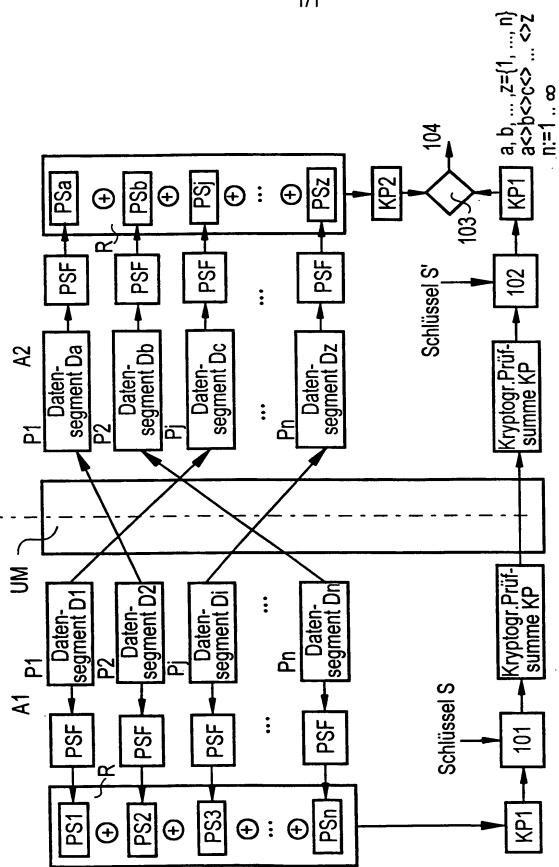
WO 98/47264 PCT/DE98/00563

16

bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß die kommutative Verknüpfung (\oplus) die Eigenschaft der Assoziativität aufweist.

- 19. Anordnung nach einem der Ansprüche 11 bis 18, bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß digitale Daten gesichert werden, deren Datensegmente (Di) nicht an eine Reihenfolge gebunden sind.
- 20. Anordnung nach einem der Ansprüche 11 bis 18, bei der die Recheneinheit derart eingerichtet ist, daß digitale Daten gesichert werden, die nach einem Netzmanagement-Protokoll verarbeitet werden.





.

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER IPC 6 H04L9/32

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) IPC 6 H04L

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

JP 06 315 027 A (IBM) 8 November 1994	Relevant to claim No.
JP 06 315 027 A (IBM) 8 November 1994	4.4
. ,	1-4, 11-14
see the whole document & US 5 673 318 A (IBM) 30 September 1997	6,16 1-4, 11-14
see abstract see column 1, line 63 - column 2, line 30 see column 5, line 8 - column 6, line 22 see column 5, line 8 - column 6, line 22	6,16
EP 0 609 595 A (HEWLETT-PACKARD) 10 August 1994 see page 3, line 28 - line 35 see page 5, line 2 - line 37 see page 3, line 52 - page 4, line 12	1-4, 11-14
	& US 5 673 318 A (IBM) 30 September 1997 see abstract see column 1, line 63 - column 2, line 30 see column 5, line 8 - column 6, line 22 see column 5, line 8 - column 6, line 22 EP 0 609 595 A (HEWLETT-PACKARD) 10 August 1994 see page 3, line 28 - line 35 see page 5, line 2 - line 37 see page 3, line 52 - page 4, line 12

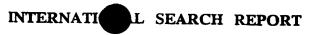
X Further documents are listed in the continuation of box C.	Patent family members are listed in annex.
 Special categories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance "E" earlier document but published on or after the international filling date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filling date but later than the priority date claimed 	"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art. "&" document member of the same patent family
Date of the actual completion of theinternational search	Date of mailing of the international search report
10 August 1998	14/08/1998
Name and mailing address of the ISA	Authorized officer
European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nt, Fax: (+31-70) 340-3016	Holper, G

2



Intel Shall Application No PCT/DE 98/00563

ategory °	ation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
	onaudit of decoming with indication, where appropriate, of the relevant passages	пенечаль (о скант 140.
	EP 0 654 920 A (FISCHER) 24 May 1995 see abstract	1,5-8, 11,15-18
	see column 9, line 54 - column 10, line 5 see column 10, line 44 - line 58	
-		



information on patent family members

Interi Application No PCT/DE 98/00563

Patent document cited in search repor	t	Publication date		'atent family member(s)	Publication date
JP 6315027	Α	08-11-1994	US US	5757913 A 5673318 A	26-05-1998 30-09-1997
EP 609595	A	10-08-1994	JP US	7015354 A 5778013 A	17-01-1995 07-07-1998
EP 654920	Α	24-05-1995	US AU AU CA JP US	5475826 A 3525397 A 5778394 A 2120678 A 8083046 A 5694569 A	12-12-1995 11-12-1997 25-05-1995 20-05-1995 26-03-1996 02-12-1997

THIS PAGE BLANK (USPIC,

		PCT/DE 9	8/00563			
A. KLASSI IPK 6	a. Klassifizierung des anmeldungsgegenstandes IPK 6 H04L9/32					
	ternationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Kla	ssifikation und der IPK				
	RCHIERTE GEBIETE	 				
IPK 6	Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole) IPK 6 H04L					
Recherchier	te aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, so	weit diese unter die recherchierten Gebie	te fallen			
Während de	er Internationalen Recherche konsultlerte elektronische Datenbank (N	larne der Datenbank und evtl. verwende	e Suchbegriffe)			
C. ALS WE	SENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN					
Kategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erfordertich unter Angabe	e der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.			
х	JP 06 315 027 A (IBM) 8. November 1994 1-4,					
A P,X	siehe das ganze Dokument & US 5 673 318 A (IBM) 30. Septem	nber 1997	6,16 1-4,			
A	siehe Zusammenfassung siehe Spalte 1, Zeile 63 - Spalte 30 siehe Spalte 5, Zeile 8 - Spalte 22 siehe Spalte 5, Zeile 8 - Spalte 22	6, Zeile	11-14 6,16			
entne	ere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu ehmen	X Siehe Anhang Patentfamilie				
"A" Veröffer aber ni "E" älteres I Anmele "L" Veröffen scheinn andere soll od ausgef "O" Veröffer eine Be "P" Veröffer dem be	ntlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, cirt als besonders bedeutsam anzusehen ist Ookument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen dedatum veröffentlicht worden ist tillichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft er- en zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer in im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden er die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ührt) ntlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, enutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht tillichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach	T* Spätere Veröffentlichung, die nach de oder dem Prioritätsdatum veröffentlich Anmeldung nicht kollidiert, sondern r Erlindung zugrundellegenden Prinzig Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bed kann allein aufgrund dieser Veröffen erfinderischer Tätigkeit beruhend be "Y" Veröffentlichung von besonderer Bed kann nicht als auf erfinderischer Tätig werden, wenn die Veröffentlichung in Veröffentlichung nich einer Fachmar "&" Veröffentlichung, die Mitglied derseib Absendedatum des internationalen fi	itt worden ist und mit der jur zum Verständnis des der jus oder der ihr zugrundeliegenden eutung; die beanspruchte Erfindung tichung nicht als neu oder auf jurachtet werden eutung; die beanspruchte Erfindung gkeit beruhend betrachtet juriteiner oder mehreren anderen juriteiner oder mehreren juriteiner oder mehreren juriteiner oder mehreren juriteiner oder mehreren juriteiner oder juriteiner oder juriteiner oder juriteiner oder juriteiner jurite			
10	D. August 1998	14/08/1998				
Name und P	ostanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016	Bevollmächtigter Bediensteter Holper, G				



Inte Jonales Aktenzeichen
PCT/DE 98/00563

C.(Fortset)		<i>;</i>
	rung) ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN	
Kategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	EP 0 609 595 A (HEWLETT-PACKARD) 10. August 1994 siehe Seite 3, Zeile 28 - Zeile 35 siehe Seite 5, Zeile 2 - Zeile 37 siehe Seite 3, Zeile 52 - Seite 4, Zeile 12	1-4, 11-14
A	EP 0 654 920 A (FISCHER) 24. Mai 1995 siehe Zusammenfassung siehe Spalte 9, Zeile 54 - Spalte 10, Zeile 5 siehe Spalte 10, Zeile 44 - Zeile 58	1,5-8, 11,15-18

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Inte onates Aktenzeichen PCT/DE 98/00563

Im Recherchenberi angeführtes Patentdok		Datum der Veröffentlichung		tglied(er) der atentfamilie	Datum der Veröffentlichung
JP 6315027	Α	08-11-1994	US US	5757913 A 5673318 A	26-05-1998 30-09-1997
EP 609595	A	10-08-1994	JP US	7015354 A 5778013 A	17-01-1995 07-07-1998
EP 654920	A	24-05-1995	US AU AU CA JP US	5475826 A 3525397 A 5778394 A 2120678 A 8083046 A 5694569 A	12-12-1995 11-12-1997 25-05-1995 20-05-1995 26-03-1996 02-12-1997

THIS PAGE BLANK (USPIL)

PCT

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowie Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts	WEITERES siehe Mitteilung über die Übermittlung des internationalen Recherchenberichts (Formblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit		
GR 97 P 1472 P	VORGEHEN zutreffend, nachste		
Internationales Aktenzeichen	Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr)	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr)	
PCT/DE 98/00563	25/02/1998	14/04/1997	
Anmelder			
SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	et al.		
Dieser internationale Recherchenbericht wurd	le von der Internationalen Recherchenbehörd	de erstellt und wird dem Anmelder gemäß	
Artikel 18 übermittelt. Eine Kopie wird dem Int	ernationalen Büro übermittelt.		
Dieser internationale Recherchenbericht umfa	aßt insgesamt 3 Blätter.		
	ne Kopie der in diesem Bericht genannten Ur	nterlagen zum Stand der Technik bei.	
1. Bestimmte Ansprüche haben sie	ch als nichtrecherchierbar erwiesen (siehe	Feld I).	
Alexandre Siebeitikiebleit der S	edicalia a valente e Calal III		
2. Mangelnde Einheitlichkeit der E	mindung(siene Feid II).		
3. In der internationalen Anmeldung i Recherche wurde auf der Grundla	ist ein Protokoll einer Nucleotid- und/oder ge des Sequenzprotokolls durchgeführt,	Aminosäuresequenz offenbart; die internationale	
· -	usammen mit der internationalen Anmeldung	eingereicht wurde.	
das vo	om Anmelder getrennt von der internationaler	n Anmeldung vorgelegt wurde.	
		r, daß der Inhalt des Protokolls nicht über den nmeldung in der eingereichten Fassung hinausgeht.	
	Cheribarangogerian der internationalen Ar	including in dor engerelement assume rimadagem.	
das v	on der Internationalen Recherchenbehörde ir	n die ordnungsgemäße Form übertragen wurde.	
	·		
4. Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfind	•	, to an load	
1 ==	er vom Anmelder eingereichte Wortlaut gene der Wortlaut von der Behörde wie folgt festo	•	
wurde	der Worlaut von der Benorde wie logt lesign	esetzt.	
5. Hinsichtlich der Zusammenfassung			
X wird do	er vom Anmelder eingereichte Wortlaut gene	hmigt.	
		II angegebenen Fassung von dieser Behörde n Recherchenbehörde innerhalb eines Monats nach	
		Recherchenberichts eine Stellungnahme vorlegen.	
6. Folgende Abbildung der Zeichnungen ist	mit der Zusammenfassung zu veröffentliche	n:	
I	om Anmelder vorgeschlagen	keine der Abb.	
X weil de	er Anmelder selbst keine Abbildung vorgesch	nlagen hat.	
weil di	iese Abbildung die Erfindung besser kennzeid	chnet.	

THIS PAGE BLANK (USPTO)

INTERNATIONALER PECHERCHENBERICHT



a. Klassifizierung des anmeldungsgegenstandes IPK 6 H04L9/32

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole) IPK 6 H04L

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

Kategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	JP 06 315 027 A (IBM) 8. November 1994	1-4, 11-14
A P,X	siehe das ganze Dokument & US 5 673 318 A (IBM) 30. September 1997	6,16 1-4,
Α	siehe Zusammenfassung siehe Spalte 1, Zeile 63 - Spalte 2, Zeile 30	11-14 6,16
	siehe Spalte 5, Zeile 8 - Spalte 6, Zeile 22	
	siehe Spalte 5, Zeile 8 - Spalte 6, Zeile 22	
	-/	
:		
1		

weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen	Siehe Anhang Patentfamilie
 Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen: "A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist "E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeidedatum veröffentlicht worden ist "L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt) "O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht "P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist 	"T" Spätere Veröffentlichung, die nach deminternationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden "Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung miteiner oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist "&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist
Datum des Abschlusses der internationalen Recherche	Absendedatum des internationalen Recherchenberichts
10. August 1998	14/08/1998
Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2	Bevollmächtigter Bediensteter
NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016	Holper, G

THIS PAGE BLANK (USPTO)



Inter les Aktenzeichen
PC1 = E 98/00563

(Fortest	ung) ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN	FCT/WE 90	
ategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kom	menden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	EP 0 609 595 A (HEWLETT-PACKARD) 10. August 1994 siehe Seite 3, Zeile 28 - Zeile 35 siehe Seite 5, Zeile 2 - Zeile 37 siehe Seite 3, Zeile 52 - Seite 4, Zeile 12		1-4, 11-14
A	EP 0 654 920 A (FISCHER) 24. Mai 1995 siehe Zusammenfassung siehe Spalte 9, Zeile 54 - Spalte 10, Zeile 5 siehe Spalte 10, Zeile 44 - Zeile 58		1,5-8, 11,15-18
		·	



Intert Application No	
PCT) UE 98/00563	

Patent document cited in search repor	t	Publication date		atent family member(s)	Publication date
JP 6315027	Α	08-11-1994	US US	5757913 A 5673318 A	26-05-1998 30-09-1997
EP 609595	Α	10-08-1994	JP US	7015354 A 5778013 A	17-01-1995 07-07-1998
EP 654920	Α	24-05-1995	US AU AU CA JP US	5475826 A 3525397 A 5778394 A 2120678 A 8083046 A 5694569 A	12-12-1995 11-12-1997 25-05-1995 20-05-1995 26-03-1996 02-12-1997

PA. JT COOPERATION TREAT'.

From the INTERNATIONAL BUREAU

PCT	To:				
NOTIFICATION OF ELECTION (PCT Rule 61.2) Date of mailing: 22 October 1998 (22.10.98) International application No.:	United States Patent and Trademark Office (Box PCT) Crystal Plaza 2 Washington, DC 20231 ÉTATS-UNIS D'AMÉRIQUE in its capacity as elected Office Applicant's or agent's file reference:				
PCT/DE98/00563	GR 97 P 1472 P				
International filing date: 25 February 1998 (25.02.98) Applicant: HANCK, Martina et al	Priority date: 14 April 1997 (14.04.97)				
	 :				
X in the demand filed with the International preliminary Examining Authority on: 26 August 1998 (26.08.98)					
34, chemin des Colombettes 1211 Geneva 20, Switzerland Facsimile No.: (41-22) 740.14.35	J. Zahra Telephone No.: (41-22) 338.83.38				



15

20

Patent Claims

- 1. Method for forming a first commutative checksum 5 (KP1) for digital data which are grouped into a number of data segments (Di, i = 1 ... n), by a computer,
 - in which a segment checksum (PSi) is formed for each data segment (Di), and
- in which the first commutative checksum (KP1) is 10 formed by a commutative operation (\oplus) on the segment checksums (PSi).
 - 2. Method for checking predetermined a commutative checksum (KP1) which is allocated digital data which are grouped into a number of data segments, by a computer,
 - in which a second segment checksum (PSj) is formed for each data segment (Dj, j = a ... z),
 - in which a second commutative checksum (KP2) is formed by a commutative operation (\oplus) on the second segment checksums (Psj), and
- in which the second commutative checksum (KP2) is checked for a match with the first commutative checksum (KP1).
- 3. Method for forming and checking а first 25 commutative checksum (KP1) for digital data which are grouped into a number of data segments (Di, i = 1 ... n), by a computer,
 - in which a segment checksum (PSi) is formed for each data segment (Di),
- in which the first commutative checksum (KP1) is 30 formed by a commutative operation (\oplus) on the segment checksums (PSi),
 - in which a second segment checksum (PSj) is formed c) for each data segment (Dj, j = a ... z) of the digital
- data to which the first commutative checksum (KP1) is allocated,

5

25

Foreign version

- d) in which a second commutative checksum (KP2) is formed by a commutative operation (\oplus) on the second segment checksums (Psj), and
- e) in which the second commutative checksum (KP2) is checked for a match with the first commutative checksum (KP1).
 - 4. Method according to one of Claims 1 to 3, in which the segment checksums (Psi, Psj) are formed in accordance with at least one of the following types:
- 10 forming a hashing value,
 - forming CRC codes,
 - using at least one cryptographic one-way function.
 - 5. Method according to one of Claims 1 to 4, in which the first commutative checksum (KP1) is
- 15 cryptographically protected by using at least one cryptographic operation.
 - 6. Method according to Claim 5, in which the cryptographic operation is a symmetric cryptographic method.
- 7. Method according to Claim 5, in which the cryptographic operation is an asymmetric cryptographic method.
 - 8. Method according to one of Claims 1 to 7, in which the commutative operation (\oplus) exhibits the property of associativity.
 - 9. Method according to one of Claims 1 to 8, in which digital data are protected, the data segments (Di) of which are not tied to an order.

- 10. Method according to one of Claims 1 to 8, in which digital data are protected which are processed in accordance with a network management protocol.
- 11. Arrangement for forming a first commutative checksum (KP1) for digital data which are grouped into a number of data segments (Di, i = 1 .. n), by means of an arithmetic and logic unit which is arranged in such a manner that
- a) a segment checksum (PSi) is formed for each data 10 segment (Di), and
 - b) the first commutative checksum (KP1) is formed by a commutative operation (Θ) on the segment checksum (Psi).
- 12. Arrangement for checking a predetermined first commutative checksum (KP1) which is allocated to digital data which are grouped into a number of data segments, by means of an arithmetic and logic unit which is arranged in such a manner that
- a) a second segment checksum (Psj) is formed for each 20 data segment (Dj, j = a ... z),
 - b) a second commutative checksum (KP2) formed by a commutative operation (\oplus) on the second segment checksum (Psj), and
- c) the second commutative checksum (KP2) is checked for a match with the first commutative checksum (KP1).
 - 13. Arrangement for forming and checking a first commutative checksum (KP1) for digital data which is grouped into a number of data segments (Di, i = 1.
- n), by means of at least one arithmetic and logic unit which is arranged in such a manner that
 - a) a segment checksum (PSi) is formed for each data segment (Di),
- b) the first commutative checksum (KP1) is formed by a commutative operation (\oplus) on the segment checksums 35 (Psi),

Foreign version

- c) a second segment checksum (PSj) is formed for each data segment (Dj, j = a ... z) of the digital data to which the first commutative checksum (KP1) is allocated,
- .5 d) a second commutative checksum (KP2) is formed by a commutative operation (\oplus) on the second segment checksums (Psj), and
 - e) the second commutative checksum (KP2) is checked for a match with the first commutative checksum (KP1).
- 10 14. Arrangement according to one of Claims 11 to 13, in which the arithmetic and logic unit is arranged in such a manner that the segment checksums (Psi, Psj) are formed in accordance with at least one of the following types:
- 15 forming a hashing value,
 - forming CRC codes,

30

- using at least one cryptographic one-way function.
- 15. Arrangement according to one of Claims 11 to 14, in which the arithmetic and logic unit is arranged
- in such a manner that the first commutative checksum (KP1) is cryptographically protected using at least one cryptographic operation.
 - 16. Arrangement according to Claim 15, in which the arithmetic and logic unit is arranged in such a manner
- 25 that the cryptographic operation is a symmetric cryptographic method.
 - 17. Arrangement according to Claim 15, in which the arithmetic and logic unit is arranged in such a manner that the cryptographic operation is an asymmetric cryptographic method.
 - 18. Arrangement according to one of Claims 11 to 17,

in which the arithmetic and logic unit is arranged in such a manner that the commutative operation (\oplus) exhibits the property of associativity.

- 19. Arrangement according to one of Claims 11 to 18, in which the arithmetic and logic unit is set up in such a manner that the digital data are protected, the data segments (Di) of which are not tied to an order.
- 20. Arrangement according to one of Claims 11 to 18, in which the arithmetic and logic unit is arranged in such a manner that the digital data are protected which are processed in accordance with a network management protocol.